METHOD AND SYSTEM FOR INCORPORATING SECURITY MECHANISM INTO SESSION INITIATION PROTOCOL REQUEST MESSAGE FOR CLIENT PROXY AUTHENTICATION

Patent number:

JP2003108527 (A)

Publication date:

2003-04-11

Inventor(s):

BOBDE NIKHIL P; DEMIRTJIS ANN; HAN MU

Applicant(s):

MICROSOFT CORP

Classification:

- european:

- international:

G06F21/20; G06F15/00; G09C1/00; H04L29/06;

G06F21/20; G06F15/00; G09C1/00; H04L29/06; (IPC1-

7): G06F15/00; G09C1/00 H04L29/06S12A; H04L29/06C2; H04L29/06M2H2;

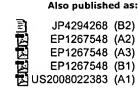
H04L29/06S8A

Application number: JP20020174951 20020614

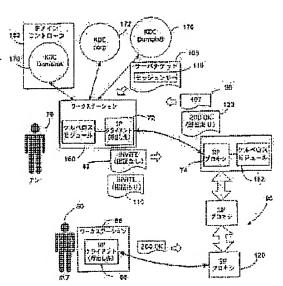
Priority number(s): US20010298239P 20010614; US20020151747 20020517

Abstract of JP 2003108527 (A)

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a method and a system for allowing an SIP client and an SIP proxy to authenticate each other by incorporating a Cerberus security mechanism into a message flow of signaling operation based on a session initiation protocol. SOLUTION: When receiving a request message such as an INVITE request from the SIP client, the SIP proxy sends a challenge message for indicating the necessity of authentication based on Cerberus in response to this message. The SIP client sends a second request message having a proxy authorization header including authenticating data including a Cerberus server ticket to a proxy in response to this message so that the proxy can authenticate a user of the client.



more >>



Data supplied from the esp@cenet database — Worldwide

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-108527

(P2003-108527A)

(43)公開日 平成15年4月11日(2003.4.11)

(51) Int.Cl.7	識別記号	FΙ	テーマコード(参考)
G06F 15/0	0 330	G 0 6 F 15/00	330B 5B085
	3 1 0		310D 5J104
G09C 1/0	0 640	G 0 9 C 1/00	6 4 0 E

審査請求 未請求 請求項の数28 OL (全 23 頁)

(21)出願番号	特顧2002-174951(P2002-174951)	(71)出願人	391055933
			マイクロソフト コーポレイション
(22)出顧日	平成14年6月14日(2002.6.14)		MICROSOFT CORPORATI
			ON
(31)優先権主張番号	60/298, 239		アメリカ合衆国 ワシントン州 98052-
(31/1支元相工政制号			
(32) 優先日	平成13年6月14日(2001.6.14)		6399 レッドモンド ワン マイクロソフ
(33)優先権主張国	米国 (US)		ト ウェイ (番地なし)
(31)優先権主張番号	10/151, 747	(72)発明者	ニキル ピー. ポプデ
(32) 優先日	平成14年5月17日(2002.5.17)		アメリカ合衆国 98052 ワシントン州
(33)優先権主張国	米国(US)		ベルビュー 43 プレイス 14405
		(74)代理人	100077481
			弁理士 谷 義一 (外2名)
		1	最終百に続く

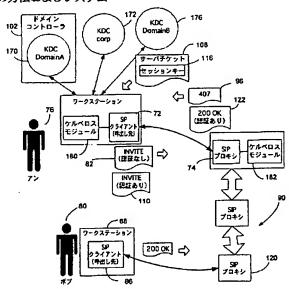
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 クライアント・プロキシ認証のためにセッションイニシエーションプロトコルリクエストメッセージにセキュリティ機構を組み込むための方法およびシステム

(57)【要約】

【課題】 セッションイニシエーションプロトコルに基づくシグナリングオペレーションのメッセージフローにケルベロスセキュリティ機構を組み込んで、SIPクライアントとSIPプロキシが相互に認証することを可能にする方法およびシステムを提供する。

【解決手段】 INVITEリクエストなどのリクエストメッセージをSIPクライアントから受け取ると、SIPプロキシはこれに応答して、ケルベロスに基づく認証が必要であることを指示するチャレンジメッセージを送る。これに応答してSIPクライアントは、プロキシに対するケルベロスサーバチケットを含む認証データを含んだproxy authorizationへッダを有する第2のリクエストメッセージを送って、プロキシがクライアントのユーザを認証できるようにする。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 セッションイニシエーションプロトコル (SIP) クライアントのユーザを認証するために、SIPプロキシによりステップを実行するためのコンピュータ実行可能命令を有するコンピュータ可読媒体であって、前記ステップが、

前記SIPクライアントから第1のリクエストメッセージを受け取るステップと、

前記第1のリクエストメッセージが、前記SIPクライアントのユーザを認証するための認証データを含んでい 10ないと判定するステップと、

認証が必要であることを指示するコードを含むチャレン ジメッセージを送るステップと、

選択された認証プロトコルに従って前記SIPクライアントのユーザを認証するための認証データを含むproxy-authorizationへッダを含む第2のリクエストメッセージを前記SIPクライアントから受け取るステップと、

前記第2のリクエストメッセージのproxyーaut horizationへッダの中の認証データを使用し て前記SIPクライアントのユーザを認証するステップ とを備えることを特徴とするコンピュータ可読媒体。

【請求項2】 請求項1に記載のコンピュータ可読媒体であって、前記第1および第2のリクエストメッセージがSIP INVITEリクエストであることを特徴とするコンピュータ可読媒体。

【請求項3】 請求項1に記載のコンピュータ可読媒体であって、前記SIPクライアントのユーザの認証に成功した後に、前記第2のリクエストメッセージを、前記リクエストメッセージの中で識別される意図された呼出 30 し先に至るSIPシグナリング経路に転送するステップを実行するためのコンピュータ実行可能命令をさらに有することを特徴とするコンピュータ可読媒体。

【請求項4】 請求項1に記載のコンピュータ可読媒体であって、前記選択された認証プロトコルがケルベロスプロトコルであり、前記proxyーauthorizationへッダの中の認証データが、前記SIPプロキシにアクセスするためのケルベロスサーバチケットを表すデータを含むことを特徴とするコンピュータ可読媒体。

【請求項5】 請求項4に記載のコンピュータ可読媒体であって、前記認証ステップが、ケルベロスモジュールを呼び出して前記ケルベロスサーバチケットの有効性をチェックするステップと、前記ケルベロスサーバチケットから、前記SIPクライアントと通信するのに使用するセッションキーを抜き出すステップとを含むことを特徴とするコンピュータ可読媒体。

【請求項6】 請求項1に記載のコンピュータ可読媒体 であって、前記proxy-authorizatio nヘッダの中の認証データが、前記S1Pクライアント 50 と前記SIPプロキシとの間の相互認証を要求するデータを含み、前記コンピュータ可読媒体が、前記SIPクライアントが前記SIPプロキシを認証するのに使用する前記SIPプロキシの認証データを含むproxyーauthentication informationへッダを有するメッセージを、前記SIPクライアントに返すステップを実行するコンピュータ実行可能命令をさらに有することを特徴とするコンピュータ可読媒体。

【請求項7】 請求項1に記載のコンピュータ可読媒体であって、前記選択された認証プロトコルがNTLMプロトコルであることを特徴とするコンピュータ可読媒体。

【請求項8】 セッションイニシエーションプロトコル(SIP)クライアントが、SIPプロキシを介したセッションの開始に関連して前記SIPクライアントのユーザを前記SIPプロキシに対して認証するステップを実行するためのコンピュータ実行可能命令を有するコンピュータ可読媒体であって、前記ステップが、意図された呼出し先に対する第1のリクエストメッセージを前記SIPプロキシに送るステップと、

前記第1のリクエストメッセージに対する応答として前記SIPプロキシから送られた、認証が必要であることを指示するチャレンジメッセージを受け取るステップと、

選択された認証プロトコルに従って前記ユーザを認証するための認証データを含むproxyーauthorizationへッダを構築するステップと、前記構築されたproxyーauthorizationへッダを含む、前記意図された呼出し先に対する第2のリクエストメッセージを送るステップとを備えることを特徴とするコンピュータ可読媒体。

【請求項9】 請求項8に記載のコンピュータ可読媒体であって、前記第1および第2のリクエストメッセージがSIP INVITEリクエストであることを特徴とするコンピュータ可読媒体。

【請求項10】 請求項8に記載のコンピュータ可読媒体であって、前記選択された認証プロトコルがケルベロスプロトコルであり、前記proxyーauthorizationへッダの中の認証データが、前記SIPプロキシにアクセスするためのケルベロスサーバチケットを表すデータを含むことを特徴とするコンピュータ可読

【請求項11】 請求項8に記載のコンピュータ可読媒体であって、前記proxyーauthorizationへッダを構築するステップが、ケルベロスキーディストリビューションセンターから前記ケルベロスサーバチケットを取得するステップを含むことを特徴とするコンピュータ可読媒体。

【請求項12】 請求項11に記載のコンピュータ可読

1

媒体であって、前記 proxy-authorizationへッダが、前記 SIP クライアントと前記 SIP プロキシとの間の相互認証のリクエストを表すデータを含み、前記コンピュータ可読媒体が、

前記第2のリクエストメッセージに対する応答として前記SIPプロキシから応答メッセージを受け取るステップと、

前記応答メッセージの中に含まれるproxy-authentication informationへッダから、前記SIPプロキシの認証データを抜き出すス 10 テップと、

前記proxy-authentication in formationへッダから抜き出した前記SIPプロキシの認証データに基づいて前記SIPプロキシを認証するステップとを実行するためのコンピュータ実行可能命令をさらに含むことを特徴とするコンピュータ可読媒体。

【請求項13】 請求項8に記載のコンピュータ可読媒体であって、前記SIPクライアントが、

前記選択された認証プロトコルに従って前記SIPクライアントのユーザを認証するためのユーザ認証データを取得するステップと、

前記SIPプロキシに登録するために、前記ユーザを認証するための認証データを含むproxy-authorizationへッダを有するREGISTERメッセージを前記SIPプロキシに送信するステップとを実行するためのコンピュータ実行可能命令をさらに有することを特徴とするコンピュータ可読媒体。

【請求項14】 請求項13に記載のコンピュータ可読 媒体であって、前記選択された認証プロトコルがケルベ 30 ロスプロトコルであり、前記ユーザの認証データが、ケ ルベロスキーディストリビューションセンターから取得 した、前記SIPプロキシにアクセスするためのケルベ ロスサーバチケットを表すデータを含むことを特徴とす るコンピュータ可読媒体。

【請求項15】 請求項8に記載のコンピュータ可読媒体であって、前記選択された認証プロトコルがNTLMプロトコルであることを特徴とするコンピュータ可読媒体。

【請求項16】 セッションイニシエーションプロトコル(SIP) プロキシが、セッション開始オペレーションの間にSIPクライアントのユーザを認証するための方法であって、

前記SIPクライアントから第1のリクエストメッセージを受け取るステップと、

前記第1のリクエストメッセージが、前記S1Pクライアントのユーザを認証するための認証データを含んでいないと判定するステップと、

「407 Proxy Authentication のリクエストメッセ Required」ステータスコードを含むメッセー 50 を特徴とする方法。

ジを前記SIPクライアントに送って、認証が必要であることを指示するステップと、

前記SIPクライアントのユーザを認証するためのユーザ認証データを含むproxyーauthorizationへッダを含む第2のリクエストメッセージを前記SIPクライアントから受け取るステップであって、前記ユーザ認証データが、前記SIPプロキシにアクセスするためのケルベロスサーバチケットを表すデータを含むステップと、

前記ケルベロスサーバチケットを使用して前記SIPクライアントのユーザを認証し、前記SIPクライアントとの通信を暗号化するためのセッションキーを前記ケルベロスサーバチケットから抜き出すステップと、

前記第2のリクエストメッセージを、前記INVITE メッセージの中で識別される意図された呼出し先に至る SIPシグナリング経路に転送するステップとを備える ことを特徴とする方法。

【請求項17】 請求項16に記載の方法であって、前記第1および第2のリクエストメッセージがSIP INVITEリクエストであることを特徴とする方法。

【請求項18】 請求項16に記載の方法であって、前記第2のリクエストメッセージの中のproxyーauthorizationへッダの認証データが、前記SIPプロキシとの間の相互認証を要求するデータを含み、前記方法が、前記SIPクライアントが前記SIPプロキシを認証するのに使用する認証データを含むproxyーauthentication informationへッダを有するメッセージを前記SIPクライアントに返すステップをさらに備えることを特徴とする方法。

【請求項19】 セッションイニシエーションプロトコル(SIP)クライアントが、SIPプロキシを介したセッションの開始に関連して前記SIPクライアントのユーザを前記SIPプロキシに対して認証するための方法であって、

意図された呼出し先に対する第1のリクエストメッセージを前記SIPプロキシに送るステップと、

プロトコルであることを特徴とするコンピュータ可読媒 前記第1のリクエストメッセージに対する応答として前 は。 記SIPプロキシにより送られた、認証が必要であるこ 【請求項16】 セッションイニシエーションプロトコ 40 とを指示するチャレンジメッセージを受け取るステップ

前記ユーザを認証するためのユーザ認証データを含む proxy-authorizationへッダを構築するステップであって、前記ユーザ認証データが、前記 SIPプロキシにアクセスするためのケルベロスサーバチケットを表すデータを含むステップと、

前記構築されたproxyーauthorizationへッダを含む、前記意図された呼出し先に対する第2のリクエストメッセージを送るステップとを備えることを特徴とする方法。

4

【請求項20】 請求項19に記載の方法であって、前 記proxyーauthorizationへツダを構 築するステップが、ケルベロスキーディストリビューシ ョンセンターから前記ケルベロスサーバチケットを取得 するステップを含むことを特徴とする方法。

【請求項21】 請求項19に記載の方法であって、前 記proxyーauthorizationへッダを構 築するステップが、前記SIPクライアントと前記SI Pプロキシとの間の相互認証のリクエストを、前記 p r oxy-authorizationヘッダに挿入する 10 ステップを含み、前記方法が、

前記第2のリクエストメッセージに対する応答として前 記SIPプロキシから応答メッセージを受け取るステッ

前記応答メッセージの中に含まれるproxy-aut hentication information \" ダから、前記SIPプロキシの認証データを抜き出すス テップと、

前記proxy—authentication in formationヘッダから抜き出した前記SIPプ 20 ロキシの認証データに基づいて前記SIPプロキシを認 証するステップとをさらに備えることを特徴とする方 法。

【請求項22】 請求項21に記載の方法であって、前 記第1および第2のリクエストメッセージがSIP I NVITEリクエストであることを特徴とする方法。

【請求項23】 セッションイニシエーションプロトコ ル (SIP) クライアントが、SIPプロキシと認証を 実行するための方法であって、

ケルベロス認証プロトコルに従って前記SIPクライア 30 ントを認証するための認証データを取得するステップで あって、前記認証データが、前記SIPプロキシにアク セスするためのサーバチケットを含むステップと、

前記SIPプロキシに登録するために、前記認証データ を含むproxyーauthorizationヘッダ を有するREGISTERメッセージを前記SIPプロ キシに送信するステップとを備えることを特徴とする方

【請求項24】 請求項23に記載の方法であって、前 記proxyーauthorizationヘッダが、 前記SIPサーバとの相互認証のリクエストを含み、前 記方法が、

前記REGISTERメッセージに対する応答として前 記SIPプロキシから応答メッセージを受け取るステッ プと、

前記応答メッセージの中に含まれるproxy-aut hentication information^y ダから、前記SIPプロキシの認証データを抜き出すス テップと、

formationヘッダから抜き出した前記SIPプ ロキシの認証データに基づいて前記SIPプロキシを認 証するステップとをさらに備えることを特徴とする方

【請求項25】 セッションイニシエーションプロトコ ル(SIP) リクエストメッセージを表すデータ構造が 記憶されたコンピュータ可読媒体であって、

SIPプロキシにアクセスするためのケルベロスサーバ チケットを表すデータを含むデータフィールドを有する proxyーauthorizationへツダを含む 複数のSIPヘッダと、

メッセージ本体とを備えることを特徴とするコンピュー タ可読媒体。

【請求項26】 請求項25に記載のコンピュータ可読 媒体であって、前記proxy-authorizat ionヘッダが、前記ケルベロスサーバチケットに関連 するセッションキーを使用して前記SIPリクエストメ ッセージの一部に署名することによって生成された署名 を有する第2のデータフィールドを有することを特徴と するコンピュータ可読媒体。

【請求項27】 請求項25に記載のコンピュータ可読 媒体であって、前記SIPリクエストメッセージがSI P INVITEリクエストであることを特徴とするコ ンピュータ可読媒体。

【請求項28】 請求項25に記載のコンピュータ可読 媒体であって、前記SIPリクエストメッセージがSI P REGISTERリクエストであることを特徴とす るコンピュータ可読媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は一般に、コンピュー タネットワークを介した装置間通信に関し、詳細には、 セキュリティ機構、例えばケルベロス認証プロトコルに 基づくセキュリティ機構を、セッションイニシエーショ ンプロトコル (SIP: Session Initiat ion Protocol) を通信セッションを確立す るためのシグナリングプロトコルとして使用したネット ワーク通信に組み込むことに関する。

[0002]

【従来の技術】セッションイニシエーションプロトコル (SIP)は、コンピューティング装置が、自体がコン ピュータネットワークを介して通信したいと欲している 他の装置の位置を突き止め、その装置との間に通信セッ ションを確立するための機構を提供するシグナリングプ ロトコルである。SIPは汎用性のあるプロトコルであ り、多くの異なるシナリオで通信セッションを確立する のに使用されてきた。SIPは例えば、インターネット 会議、電話、プレゼンス(presence)、イベン ト通知およびインスタントメッセージングに使用されて 前記proxy—authentication in 50 いる。SIPの重要な強みは、位置独立の単一のアドレ

スの下にいる被呼者(ユーザ)に、たとえこの被呼者が 別のコンピュータに移動していたとしてもたどり着くこ とができる、パーソナルモビリティ(personal mobility) をサポートしていることである。 【0003】SIPに基づくセッション開始オペレーシ ョンの共通する 1 つのモードは「プロキシ (prox v) モード」である。例えば、SIPクライアント (「呼出し元」)は、意図された受信者(「呼出し 先」)を電子メールアドレスに似たアドレスによって識 別するINVITEメッセージなどのSIPリクエスト 10 メッセージを送ることができる。このリクエストメッセ ージは一般にまず、送信側SIPクライアントのアウト バウンド(outbound)SIPプロキシに送られ る。次いでこのアウトバウンドSIPプロキシがこのリ クエストメッセージを、しばしば他の中間SIPプロキ シを介して、意図された受信側クライアントが登録され ているSIPプロキシに転送し、次いでこのSIPプロ キシが、INVITEメッセージを受信側クライアント に送る。受信側クライアントの受入れメッセージ(「2 000K1)が、シグナリングチェーンを介して呼出し 元クライアントに戻され、これによって、呼出し元クラ イアントは呼出し先クライアントと、一般にシグナリン グチャネルとは別の媒体チャネルを通して通信できるよ うになる。他のSIPクライアントと通信する他に、S IPクライアントはさらに、REGISTERリクエス トを送ることによってSIPレジストラ(regist rar)に自体を登録するなどの目的で、SIPサーバ と通信することができる。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】さまざまな応用に対し て幅広く実装されてはいるが、SIPは、主としてシグ ナリングオペレーション用に設計されたものである。S IPは、通信セッションのセキュリティおよびプライバ シーを保護するためのセキュリティ機構を明示的に提供 せず、またはこれを必要としない。しかし多くのケース で、SIPクライアントが、SIPクライアントのユー ザを認証するよう求めるリクエストをアウトバウンドS IPプロキシに送ることを要求し、アウトバウンドSI Pプロキシが、SIPクライアントに対して自体を認証 することを要求することが望ましい。さらに、SIPリ クエストメッセージの完全性を保護することもしばしば 必要である。クライアント・プロキシ認証およびメッセ ージの完全性はともに、信頼性の高いセキュリティ機構 の使用を要求する。したがって、信頼性の高いセキュリ ティ機構をSIPシグナリングオペレーションと組み合 わせて、SIPクライアントとアウトバウンドプロキシ との間の認証を可能にすることが求められている。しか し、所望のセキュリティ機構をSIPシグナリングフレ ームワークにどのようにはめ込んで、目的の異なるこれ らの2つの機構を一緒に効果的に実行することができる 50 に、特定のタスクを実行し、または特定の抽象データ型

ようにするかということが技術上の課題である。 [0005]

【課題を解決するための手段】以上のことを考慮して、 本発明は、ケルベロス(Kerberos)プロトコ ル、NTLMプロトコルなどのセキュリティ機構を、S IPシグナリングオペレーションのメッセージフローに 組み込んで、SIPクライアントとSIPプロキシが相 互に認証できるようにするための方式を提供する。本発 明によれば、SIPクライアントからSIPリクエスト メッセージを受け取ると、プロキシはこれに応答して、 予め選択されたセキュリティ機構に基づく認証が必要で あることを指示するチャレンジメッセージを送る。これ に応答してSIPクライアントは、前記セキュリティ機 構に基づいてサーバに対してクライアントを認証するた めの認証データを含むproxy authoriza tionへッダを有する前記リクエストメッセージの第 2バージョンないし改訂バージョンを送る。ケルベロス セキュリティ機構を使用する場合には、proxy a uthorizationヘッダが、プロキシにアクセ スするためにクライアントが取得したケルベロスサーバ チケットを表すデータを含む。proxy autho rizationヘッダのデータに基づくクライアント のユーザの認証に成功した場合、SIPプロキシは、S IPクライアントとリクエストメッセージの意図された 受信者との間のSIPメッセージシグナリング経路に沿 ってこのリクエストを転送する。SIPクライアントが 相互認証を要求している場合、SIPプロキシは、クラ イアントに送る次のメッセージにproxy auth entication information (Ju キシ認証情報) ヘッダを追加する。このメッセージは例 えば、INVITEリクエストに応答して呼出し先SI Pクライアントが生成した「2000K」SIP応答、 またはREGISTERメッセージに応答してSIPレ ジストラサーバが生成した「2000K」応答である。 proxyauthentication infor mationヘッダは、クライアントがSIPプロキシ を認証するための認証データを含む。

【0006】本発明の特徴は請求項に詳細に記述されて いるが、本発明、ならびに本発明の目的および利点は、 添付図面を参照して以下の詳細な説明を読むことによっ て最もよく理解されよう。

[0007]

【発明の実施の形態】図面を参照すると、適当なコンピ ューティング環境中に実現された本発明が示されてい る。図面中、同様の参照符号は同様の要素を指す。そう でなければならないというわけではないが、本発明は、 パーソナルコンピュータによって実行される、プログラ ムモジュールなどのコンピュータ実行可能命令の一般的 な文脈で説明される。プログラムモジュールには一般

を実装するルーチン、プログラム、オブジェクト、コンポーネント、データ構造などが含まれる。さらに、本発明を、ハンドヘルド装置、マルチプロセッサシステム、マイクロプロセッサベースの、またはプログラム可能な家庭用電子機器、ネットワークPC、ミニコンピュータ、メインフレームコンピュータなどを含む他のコンピュータシステム構成とともに実施できることを当業者は理解されたい。本発明は、通信ネットワークを介してリンクされた遠隔処理装置によってタスクが実行される分散コンピューティング環境で実施することができる。分10散コンピューティング環境では、プログラムモジュールが、ローカルメモリ記憶装置と遠隔メモリ記憶装置の両方に位置することができる。

【0008】以下の説明ではまず、本発明を実現するた めの例示的なシステム中で使用することができる汎用コ ンピューティング装置を説明し、次いで、図2~9を参 照して本発明をより詳細に説明する。図1を参照する と、処理ユニット21、システムメモリ22およびシス テムバス23を含む従来のパーソナルコンピュータ20 の形態の汎用コンピューティング装置が示されている。 システムバス23は、システムメモリを含むさまざまな システムコンポーネントを処理ユニット21に結合す る。システムバス23は、さまざまなバスアーキテクチ ャのうちの任意のアーキテクチャを使用した、メモリバ スまたはメモリコントローラ、周辺バスおよびローカル バスを含むいくつかのタイプのバス構造のうちの任意の 構造とすることができる。システムメモリは、リードオ ンリーメモリ(ROM)24およびランダムアクセスメ モリ (RAM) 25を含む。ROM24には、起動時な どにパーソナルコンピュータ20の内部要素間の情報転 30 送を助ける基本ルーチンを含む基本入出力システム(B 108) 26が記憶されている。パーソナルコンピュー タ20はさらに、ハードディスク60の読取り/書込み 用のハードディスクドライブ27、リムーバブル磁気デ ィスク29の読取り/書込み用の磁気ディスクドライブ 28、およびCD-ROMまたは他の光媒体などのリム ーバブル光ディスク31の読取り/書込み用の光ディス クドライブ30を含む。

【0009】ハードディスクドライブ27、磁気ディスクドライブ28および光ディスクドライブ30はそれぞれ、ハードディスクドライブインタフェース32、磁気ディスクドライブインタフェース33、および光ディスクドライブインタフェース34によってシステムバス23に接続されている。これらのドライブおよび関連コンピュータ可読媒体は、コンピュータ可読命令、データ構造、プログラムモジュール、およびパーソナルコンピュータ20のためのその他のデータを記憶する不揮発性記憶装置を提供する。ここに記載した例示的な環境では、ハードディスク60、リムーバブル磁気ディスク29およびリムーバブル光ディスク31が使用されているが、

この例示的な動作環境では、磁気カセット、フラッシュメモリカード、ディジタルビデオディスク、ベルヌーイカートリッジ、ランダムアクセスメモリ、リードオンリーメモリ、ストレージエリアネットワークなど、コンピュータがアクセス可能なデータを記憶することができる他のタイプのコンピュータ可読媒体を使用することもできることを当業者は理解されたい。

【0010】ハードディスク60、磁気ディスク29、 光ディスク31、ROM24またはRAM25には、オ ペレーティングシステム35、1つまたは複数のアプリ ケーションプログラム36、他のプログラムモジュール 37およびプログラムデータ38を含む、いくつかのプ ログラムモジュールを記憶することができる。ユーザ は、キーボード40、ポインティングデバイス42など の入力装置を介して、コマンドおよび情報をパーソナル コンピュータ20に入力することができる。この他の入 力装置(図示せず)には例えば、マイクロホン、ジョイ スティック、ゲームパッド、衛星アンテナ、スキャナな どがある。これらの入力装置および他の入力装置はたい てい、システムバスに結合されたシリアルポートインタ フェース46を介して処理ユニット21に接続される が、パラレルポート、ゲームポート、ユニバーサルシリ アルバス(USB)、ネットワークインタフェースカー ドなどの他のインタフェースによって接続することもで きる。さらに、モニタ47または他のタイプのディスプ レイ装置が、ビデオアダプタ48などのインタフェース を介してシステムバス23に接続されている。モニタの 他に、パーソナルコンピュータは一般に、スピーカ、プ リンタなどの周辺出力装置(図示せず)を含む。

【0011】パーソナルコンピュータ20は、リモート コンピュータ49などの1台または数台のリモートコン ピュータへの論理接続を使用したネットワーク化された 環境で動作することができる。 リモートコンピュータ 4 9は、別のパーソナルコンピュータ、サーバ、ルータ、 ネットワークPC、ピア装置または他の普通のネットワ ークノードとすることができる。図1にはメモリ記憶装 置50だけしか示されていないが、リモートコンピュー タ49は一般に、パーソナルコンピュータ20に関して 先に説明した全ての要素または多くの要素を含む。図1 40 に示した論理接続は、ローカルエリアネットワーク(L AN) 51およびワイドエリアネットワーク (WAN) 52を含む。このようなネットワーキング環境は、事業 所、企業内コンピュータネットワーク、イントラネット およびインターネットでごく普通に見られるものであ る。

【0012】LANネットワーキング環境で使用するとき、パーソナルコンピュータ20は、ネットワークインタフェースまたはアダプタ53を介してローカルネットワーク51に接続される。WANネットワーキング環境で使用するとき、パーソナルコンピュータ20は一般に

モデム54、またはWAN52を介した通信を確立する ためのその他の手段を含む。モデム54は、内部モデム でもまたは外部モデムでもよく、シリアルポートインタ フェース46を介してシステムバス23に接続される。 ネットワーク化された環境では、パーソナルコンピュー タ20に関して図示したプログラムモジュール、または その一部分を、遠隔メモリ記憶装置に記憶することがで きる。示されたネットワーク接続は例示的なものであ り、コンピュータ間に通信リンクを確立する他の手段を 使用することができることを理解されたい。

【0013】特に指示しない限り以下の説明では、1台 または数台のコンピュータによって実行されるアクト (a c t) およびオペレーションの記号的表現を参照し て、本発明を説明する。時にコンピュータ実行アクトま たはオペレーションと呼ばれるこのようなアクトおよび オペレーションは、コンピュータの処理ユニットによ る、構造化された形態のデータを表す電気信号の操作を 含むことを理解されたい。この操作では、データを変換 し、またはコンピュータのメモリシステム中の位置にデ ータを維持する。これによって、コンピュータのオペレ 20 ーションは当業者によってよく理解されている方法で再 構成され、または別な方法で変更される。データが維持 されるデータ構造は、データのフォーマットによって定 義された特定の特性を有するメモリの物理的位置であ る。しかし、本発明は以上の文脈で説明されるが、これ は限定を意味しない。当業者なら分かるとおり、以降に 説明するさまざまなアクトおよびオペレーションはハー ドウェアとして実装することもできるからである。

【0014】次に図2を参照する。本発明は、セキュリ ティ機構、特にケルベロス認証プロトコルを実装したセ 30 キュリティ機構を、セッションイニシエーションプロト コル(SIP)に基づくリクエストメッセージに組み込 んで、SIPクライアント72とSIPプロキシサーバ 7.4が相互に認証することができるようにし、かつシグ ナリングメッセージの完全性を保護するための方法を対 象とする。SIPは、RFC (Request for Comments) 2543に定義されている。この 文書は、その全体が参照によって本明細書に組み込まれ

【0015】例えば、一般的なセッション開始オペレー 40 ションでは図2に示すように、別のユーザ80(例えば 「ボブ (Bob)」) と話しをしたいSIPクライアン ト72(「呼出し元」)のユーザ76(例えば「アン (Ann) |) は、ボブが I N V I T E メッセージ 8 2 の意図された受信者であることを確認するINVITE メッセージを送る。このINVITEメッセージは、呼 出し元SIPクライアントのドメインに対応するアウト バウンドプロキシサーバ74に送られる。図2に示すよ うにINVITEメッセージは、このシグナリングオペ

られ、その後、ボブのコンピュータ88のSIPクライ アント86(呼出し先)に到達する。好ましい実施形態 では、シグナリング経路上のSIPプロキシ間で転送中 のSIPシグナリングメッセージのセキュリティが、I Psecプロトコルの下で、またはSSL(Secur edSockets Layer)プロトコルの下でパ イプを通してメッセージを送ることによって保護され る。この例ではSIPリクエストがINVITEリクエ ストだが、以下で説明する認証方式は、REGISTE 10 R, MESSAGE, SUBSCRIBE, SERVI CEなどの他のタイプのSIPリクエストに対しても使 用することができることを理解されたい。

【0016】シグナリングオペレーションのセキュリテ ィおよびシグナリングメッセージの完全性を確保するた め、アウトバウンドSIPプロキシサーバ74は、シグ ナリング経路90を介してINVITEメッセージ82 を転送する前に、呼出し元 S I P クライアント 7 2 のユ ーザ76の認証を求めることができる。次に図3を参照 する。本発明によればプロキシサーバ74はINVIT Eメッセージに応答して、SIPクライアント72にチ ャレンジメッセージ96を送る。チャレンジメッセージ 96は、まず最初にクライアント72がそのユーザをプ ロキシ74に対して認証しなければならないことを指示 する、SIP仕様に定義されたステータスコード「40 7 Proxy Authentication Re quired (407プロキシ認証が必要)」を含む。 SIP仕様によれば、チャレンジメッセージ96(以後 「407メッセージ」と呼ぶ)は、認証のためにクライ アントが使用しなければならないセキュリティ機構を指 示するデータを含む「Proxy-Authentic ate」ヘッダフィールド98を含む。Proxy-A uthenticateヘッダの構文および内容ヘッダ については後に詳細に説明する。好ましい実施形態で は、ケルベロスが好ましいセキュリティ機構だが、SI Pフレームワークでは、NTLMプロトコルに基づくセ キュリティ機構の使用も可能である。以下の説明では、 特に指示しない限り、ケルベロスプロトコルに基づくセ キュリティ機構を使用するものとする。

【0017】さらに図3を参照する。INVITEメッ セージ82に応答したプロキシサーバ74から407メ ッセージ96を受け取ると、Proxy-Authen ticateヘッダ98からSIPクライアント72 は、ケルベロス機構を使用したユーザの認証をプロキシ サーバが求めていると判断する。サーバチケットをまだ 取得していない場合、クライアント72は次いで、SI Pプロキシサーバ74のケルベロス・キー・ディストリ ビューション(配布)・センター(KDC:Key D istribution Center) 100 h 6 t ーバチケット108を取得する。一実施態様では、KD レーションに関与する複数のSIPプロキシを介して送 50 CIOOが、プロキシサーバ74のドメインコントロー

14 意選択の包含を反映したものになっている。

ラ102の一部である。サーバチケット108を取得し た後、クライアント72は別のINVITEメッセージ 110を送る。ただしこのときには、INVITEメッ セージ110が、SIP仕様に基づくProxy-Au thorization (プロキシ許可) ヘッダフィー ルド112を含んでいる。Proxy-Authori zationヘッダフィールド112は、プロキシサー バにアクセスするためのサーバチケット108を含む。 サーバチケット108は、使用するセッションキー11 o n ヘッダフィールドの構文および内容については後に 詳細に説明する。任意選択で、Proxv-Autho rizationヘッダにさらに、クライアント72に 対して自体を認証するようプロキシサーバ74に求め る、相互認証のためのリクエストを含めることもでき る。

【0018】SIPプロキシサーバ74は、ケルベロス サーバチケットが埋め込まれた再送INVITEメッセ ージ110を受け取ると、サーバチケットを抜き出し、 チケットの有効性を、KDC100と共有しているその 20 長期キーでチケットを解読することによって検証する。 チケットが有効である場合、ユーザ76は認証され、S IPプロキシサーバ74は、シグナリング経路上の次の プロキシ120に INVITEメッセージ110を転送 する。クライアント72が、INVITEメッセージ1 10のProxy-Authorizationヘッダ 112の中で相互認証を要求してきた場合、プロキシサ ーバ74は、ケルベロスサーバチケットに関連付けられ たセッションキーを使用して、自体からクライアントへ の将来のパケットに署名する。このメッセージは、クラ 30 イアント72がプロキシ74を認証することを可能にす るプロキシ74の証明書(credential)を含 むProxy-Authentication Inf ormationヘッダ124を含む。

【0019】最終的に、INVITEメッセージ110 は呼出し先、すなわちボブのコンピュータ88のSIP クライアント86に届く。この呼勧誘を受け入れる場 合、呼出し先は「200 OK」メッセージ126を返 し、このメッセージは呼出し元へ送られる。呼接続が確 立されると、呼出し元は、このシグナリング段階に関与 40 したSIPプロキシを通すことなく、呼出し先と直接に 通信することができる。

【0020】次に図4を参照する。本発明によれば、S IPクライアント72とSIPプロキシサーバ74の間 で認証セキュリティアソシエーション(SA:secu rity association)を確立するオペレ ーションは、状態機械128として見ることができる。 図4に示す実施形態では、好ましいセキュリティ機構が ケルベロスであるが、任意選択でNTLMセキュリティ 機構も使用することができ、この状態機械図は、この任 50 へ移って、プロキシとの認証を再び実施するための新し

【0021】図4では、状態が円の中に、状態に関連し て実行されるオペレーションが長方形のブロックの中に 示されている。図4に示すように、状態機械の1つの状 態が、セキュリティSAが確立されていない「SECU RITY_STATE_NONE」状態132である。 クライアント72が送ったINVITEメッセージに応 答したプロキシ74から407チャレンジメッセージを 受け取り、またはプロキシとプレ認証(pre-aut 6を含んでいる。Proxy-Authorizati 10 hentication)を実行すると決定すると、ク ライアント72は「SECURITY_STATE_A COUIRING SAI 状態136に入り、認証に必 要なセキュリティアソシエーションデータを獲得する。 認証に必要なセキュリティアソシエーションデータは、 選択したセキュリティ機構によって異なる。

> 【0022】セキュリティアソシエーションは一般に、 クライアントとSIPプロキシが共有の秘密を安全な方 法で交換し、この秘密を使用して認証し、クライアント とプロキシによって交換される以降のメッセージの完全 性を保護することができる状態と定義される。セキュリ ティ機構がケルベロスである場合、セキュリティアソシ エーションは、プロキシに対するケルベロスサーバチケ ットおよびセッションキーを含む。ケルベロスの場合、 取得されたS.Aは完全である。すなわち、これを使用し て、SIPクライアントのユーザをプロキシが十分に認 証することができる。クライアントは次いで、このSA 関連情報(例えばサーバの秘密を用いて暗号化されたケ ルベロスセッションキー)をプロキシに送る(段階13 8)。プロキシが、署名された2000 K メッセージを 返した場合(段階140)、認証は成功であり、セキュ リティアソシエーションは確立されている。すなわちク ライアントはSA_Established状態142 にある。しかし、プロキシが代わりに407チャレンジ メッセージを返した場合(段階146)、クライアント は、プロキシが不良な状態にあり、そのためクライアン トの正当な証明書を検証することができないでいるとみ なす。次いでクライアントは「バックオフ」時間(例え ば5分)のあいだ待機し(段階148)、その後再びS IPメッセージを送る。

> 【0023】SA_Established状態142 に入った後は、セキュリティアソシエーションが期限切 れにならない限り、クライアントは再び認証を実行する ことなくプロキシに別のメッセージを送ることができ る。しかしプロキシが407チャレンジメッセージを送 った場合(段階150)、クライアントは、確立された セキュリティアソシエーションをプロキシが何かの理由 で取り下げたとみなす。その結果、クライアントは、S A_Dropped状態156に入り、SECURIT Y_STATE_ACQUIRING_SA状態136

いSAを獲得する。

【0024】先に述べたとおり、ユーザの認証に対して 任意選択でNTLM機構を選択することができる。NT LMの状態移行はケルベロスの状態移行と概ね同じだ が、NTLMは、始めに不完全なSAだけを獲得し(段 階158)、不完全なSAを第1のメッセージに入れて プロキシに送るという違いがある。具体的には、NTL Mの場合、SA関連情報を含むクライアントからの第1 のリクエストは、クライアントのセキュリティ関連機能 (例えばクライアントがサポートするプロトコルのバー 10 ジョン、サポートする署名アルゴリズムなど)を伝え る。これに応答してプロキシサーバは、そのNTLM関 連機能および一般に「nonce」と呼ばれるランダム なバイト列を含む自体の認証データを含んだ第2の40 7チャレンジを送る(段階160)。これに応答してク ライアントは、それ自体の名称およびプロキシによって 送られた「nonce」値のハッシュにその証明書を使 用して署名する。これは、NTLMインプリメンテーシ ョンによって内部的に処理される。プロキシサーバは、*

15

* クライアントの認証データを検証し、ドメインコントロ ーラの助けを借りてセッションキーを得る。SIPプロ キシが意図された受信者でない場合、プロキシは、シグ ナリング経路上の次のホップにSIPリクエストを転送 し、送信側SIPクライアントへの次のメッセージ(例 えば受信者からの2000Kメッセージ)に署名する (段階140)。

【0025】SIPクライアントとSIPプロキシの間 の認証目的のメッセージ交換に関与するさまざまなSI Pヘッダの構文については後に説明する。

【0026】(407応答) 先に述べたとおり、INV ITEメッセージを送ったSIPクライアント(または そのユーザ)の識別を要求したい場合、SIPプロキシ サーバ74は、Proxy-Authenticate ヘッダを含む407メッセージをクライアントに送る。 認証のためにケルベロスセキュリティ機構の使用を必要 とする好ましい実施形態のProxy-Authent icateヘッダの構文は以下のとおりである。

[0027]

Proxy-Authenticate = "Proxy-Authenticate" scheme kerb-challenge gssapi-d

ata

= "kerberos" | "NTLM" | "Negotiate" Scheme

= 1# (realm | targetname | [opaque] | qop-options | gg kerb-challenge

ssapidata)

= "targetname" "=" <"> URI (1*SP URI) <"> targetname

URI = absoluteURI | abs_path

= "opaque" "=" quoted-string opaque = "qop" "=" <"> 1#qop-value <"> qop-options

= "auth" | "auth-int" | token qop-value

= "gssapi-data" "=" (token | quoted-string) gssapi-data

【0028】ここに記載したProxy-Authen ticateヘッダの構文は、「HTTP Authe ntication: Basic and Diges tAccess Authentication」という 表題のIETF RFC2617に定義されている「W WW-Authenticate Response Header」と同様である。この文書はその全体が参 照によって本明細書に組み込まれる。任意選択のパラメ ータ「algorithm」および「stale」は省 40 かれている。ヘッダの「scheme」フィールドは、 サーバに対して自体を認証するのに、サーバによって提 案された認証機構のうちどの認証機構を使用したいかを クライアントが選択することを可能にする。クライアン トがケルベロス機構をサポートしている場合には、クラ イアントはケルベロス機構を選択することが好ましく、 サポートしていない場合にはNTLM認証機構を選択す る。

【0029】realmパラメータは、SIPプロキシ が属し、クライアントがアクセスしようとしているSI

Pサービスプロバイダの固有の識別子である。認証のた めにユーザが提供する必要がある正しい証明書セットを ユーザが識別するのを助けるため、realm列はユー ザに表示される。「targetname」パラメータ は常に必要なパラメータであり、SIPプロキシのFQ DNを伝達するのに使用される。このパラメータの実際 の内容は、クライアントがSAを確立しているプロキシ を追跡するのを助ける。それは、応答が自体に対するも のなのか、または他のプロキシに対するものなのかをプ ロキシが判定するのを助ける。「ораqие」パラメ ータは、サーバが、確立されている特定のSAに索引を つけるのに使用され、後に説明するように、クライアン トがSAに対して生成する将来のProxy-Auth orizationヘッダ中に反映されなければならな

【0030】この実施形態では、IETF RFC20 78 (その全体が参照によって本明細書に組み込まれ る) に定義されたGSS-API (Generic S ecurity Service Applicati

on ProgrammingInterface)が 実装されており、通信しているアプリケーション間でメ ッセージを安全に交換するのに使用されるとみなす。G SS-АР I は特に、通信アプリケーションが、別のア プリケーションに関連付けられたユーザを認証すること を可能にする。Proxy-Authenticate ヘッダおよび後述するProxy-Authoriza tionヘッダのgssapi-dataフィールド は、NTLMおよびケルベロスセキュリティパッケージ を実装したセキュリティAPIによって、SAネゴシエ 10 クライアントが使用している許可パラメータとSIPプ ーション段階の間に返されたデータを保持するためのも のである。これらのAPIは、クライアントからプロキ シへ、およびプロキシからクライアントへ送る必要があ るgssapiデータを返す。gssapiデータは、 SIPクライアント/プロキシインプリメンテーション にとって不透明であり、セキュリティAPIだけが解釈 することができる。 q o pパラメータは、クライアント が従って欲しいとサーバが欲しているセキュリティのレ ベルをクライアントに教える。qopパラメータ値は常 に、この機構によって提供されるセキュリティレベルが 20 ユーザの認証であることを指示する「auth」にセッ トされている。

[0031] Proxy-Authenticate^ ッダフィールドの一例を以下に示す。

[0032]

Proxy-Authenticate: Negotiate

realm = "Microsoft RTC Service provider",

opaque = "ABCDEF456789"

* qop = "auth",

gssapi-data = "ABCD345678yuikjhlbcdfsaqwety" 【0033】許可されたクライアントだけを許すとさ れ、クライアントから着信するSIPパケットが署名を 含まない場合には一般に、SIPプロキシは、SIPク ライアントの識別を要求するであろう。(リブートなど のため) SIPプロキシがこのSIP URIに対する セキュリティアソシエーションを失った場合にも、SI Pプロキシはクライアントの認証を要求するであろう。 ロキシが期待しているものの間にミスマッチがある場 合、SIPプロキシは、クライアントが従って欲しいと SIPプロキシが欲している正確な許可パラメータを運 んでいる407メッセージを使用して、クライアントの

【0034】(407チャレンジに対するクライアント の応答) 407チャレンジに応答してSIPクライアン トは、407チャレンジメッセージを介してSIPプロ キシから送られた認証パラメータに従った署名を生成し ようとする。SIPクライアントはCseq値を増分 し、チャレンジの対象となった最初のSIPリクエスト を、Proxy-Authorizationリクエス トヘッダの中に入れられた許可情報とともに再送する。 好ましい実施形態におけるProxy-Authori zationリクエストヘッダの構文は以下のとおりで ある。

[0035]

認証を要求するであろう。

```
Proxy-Authorization = "Proxy-Authorization" ":" scheme kerbresponse real
message-qop targetname
     kerb-response = l# ( [crand) | [response] | [opaque] | [gssapi-data
])
        message-qop = "qop" "=" qop-value
                    = "crand" "=" crand-value
        crand
        crand-value = crand-value
                   = "response" "=" request-digest
        request-digest = <"> 32LHEX <">
                  = "0" | "1" | "2" | "3" |
        LHEX
                     "4" | "5" | "6" | "7" |
                     "8" | "9" | "a" | "b" |
                     "c" | "d" | "e" | "f" |
```

【0036】ここに記載したProxy-Author izationヘッダの構文は、IETF RFC 2 617に定義されている「Authorization Request Header」と同様である。ただ し、任意選択のパラメータ「algorithm」およ び「URI」は省かれている。Proxy-Autho rizationヘッダは、リクエストURIおよびV iaヘッダの後に追加される。署名は、セッションキー 50 を使用して、以下のフィールドにわたって計算される。 [0037]

- ーFromヘッダURI
- 一ToヘッダURI
- ーFromヘッダタグ
- Toヘッダタグ
- -Proxy-Authorizationへッダ中の 「crand」パラメータ、またはProxyーAut

hentication—Infoヘッダ中の「sra nd」パラメータ

- SIPメッセージExpiresヘッダ中のExpi

署名には、SIPメッセージのメッセージ本体は含まれ ていない。proxy—authorizationへ ッダは、gasapi-dataパラメータまたはre sponse(署名)パラメータを含む。

【0038】以下に、407チャレンジに対するクライ アントの応答におけるProxy-Authoriza 10 tionヘッダの例を示す。

[0039]

Proxy-Authorization: Negotiate

realm = "Microsoft RTC Service Provider",

response = "ABCD87654cvx,

opaque = "ABCD1234",

crand = "1234"

qop = "auth"

targetname = "serverl.domainA.mjcrosoft.com"

Proxy-Authorization: Negotiate

realm = "Microsoft RTC Service Provider",

opaque= "ABCD1234",

gssapi-data = "ABCDEF123456",

qop = "auth",

* targetname = "serverl.domainA.microsoft.com"

【0040】プロキシからの407チャレンジに応答す るときの他に、クライアントは、自体を初めてSIPプ ロキシに登録するときにもこのヘッダを送る。SIPク ライアントが自体をプロキシサーバに登録し、セッショ ンのためにセキュリティアソシエーションを初期化する プロセスにあるとき、Proxy-Authoriza tionヘッダは、「gssapiーdata」パラメ ータを含む。

【0041】(相互認証)ある種のシナリオでは、SI PプロキシとSIPクライアントの間で相互認証を確立 することが必要である。クライアントは、特定のプロキ シサーバに対してクライアントが有する準備プロファイ ルから、相互認証が必要か否かを判断する。相互認証が 使用可能な場合、クライアントは、GSS APIの標 準バージョンを使用して相互認証のためのセキュリティ アソシエーションを初期化する。相互認証が使用可能な 場合にはさらに、サーバが、SIPクライアントに送る 全てのパケットに署名する必要がある。この署名は、P 20 roxy—Authentication—Infor mationリクエストヘッダに入れて運ばれる。Pr oxy-Authenticate-Informat ionの構文は以下のとおりである。

[0042]

ProxyAuthenticationInfo = "Proxy-Authentication-Info" ":" auth-info auth-info = 1# (message-qop | response-auth | srand) response-auth = "rspauth" "=" response-digest response-digest = <"> *LHEX <"> = "srand" "=" srand-value srand-value = quoted-string

[0043] Proxy-Authenticatio nーInfoヘッダ中の「rspauth」パラメータ は、この応答に対する(認証を求めているプロキシの) 署名を運ぶ。「srand」パラメータは、SA確立段 階後にサーバが、クライアントに送るメッセージに署名 するのに使用される。このパラメータは、サーバによっ て生成されるランダムな文字列であり、生成されたメッ セージのハッシュ/署名にランダム性の要素を導入する のに使用される。

【0044】以下に、Proxy-Authentic ationーInformationへッダの一例を示 す。

[0045]

Proxy-Authentication-Info: Negotiate realm = "Microsoft RTC Service Provider", qop = "auth", rspauth = "ABCD87564cvx", srand = "9876543210",targetuame = "serverl.domainA.microsoft.com"

【OO46】SIPフレームワークでは一般に、REG ISTERリクエストを使用した登録プロセスの間に、 SIPクライアントが、SIPプロキシとのセキュリテ ィアソシエーションを確立することができる。登録によ ってSIPクライアントは、SIPプロキシからメッセ ージを受け取ることができるようになる。SIPクライ アントが自体をSIPプロキシに登録するときには、S IPクライアントは同時に、ケルベロスチケットなどの 40 認証データをREGISTERメッセージに入れて送る ことによって、自体のユーザをSIPプロキシサーバに 対して認証することができる。SIPクライアントがS IPプロキシにすでに登録されており、かつSIPプロ キシに対して認証されている場合、INVITEなどの SIPリクエストをクライアントが送るときには、クラ イアントからのリクエストメッセージが、SA確立プロ セスの間に交換されたケルベロスセッションキーを使用 して署名される。

【0047】とは言え、自体をサーバに登録しなくて 50 も、SIPクライアントはリクエストメッセージをSI

Pプロキシに送ることができる。呼出し元がプロキシに 対して認証されていない場合には(たとえSIPクライ アントがプロキシに登録されている場合であっても)、 SIPプロキシはそのリクエストを次のホップに転送し ない。その代わりにプロキシは、SIPクライアントに チャレンジを送る。

【0048】このチャレンジは、クライアントがこのS IPサーバと、セキュリティアソシエーションを確立す る必要があることを指示する。クライアントは、セキュ リティアソシエーションデータを含むリクエストを再び 10 送ることによってSAを確立することができ、あるい は、登録はすでにされているが、SAがまだ確立されて いない場合には、このサーバへの自体の登録をリフレッ シュすることによってSAを確立することができる。登 録リフレッシュを使用してSAを確立し、次いで有効な 署名を有するSIPリクエストを送ることには、登録が 良好な状態にあることが保証されるという利点がある。 [0049] the second of the se キシに対する登録を抹消するたびに、SIPクライアン トとSIPプロキシの間のセキュリティアソシエーショ 20 ン(SA)は失われ、新しいセキュリティアソシエーシ ョンを再び交渉し直さなければならない。さらに、SI P クライアントの登録が失効すると、プロキシサーバ は、対応するセキュリティコンテキストをSAのリスト から削除する。登録をリフレッシュするたびに、SIP クライアントは、認証セキュリティアソシエーションも リフレッシュしなければならない。

【0050】ケルベロスプロトコルに基づくセキュリテ ィ機構を使用する好ましい実施形態では、送信側SIP クライアントのユーザの認証がSIPプロキシ/レジス 30 トラによって要求された場合に、SIPクライアントが SIPプロキシに登録するたびに、ケルベロスキーディ ストリビューションセンター (KDC) からのケルベロ スチケットが要求される。ケルベロスチケットを受け取 ると、SIPクライアントはこのチケットを解読する。 解読されたチケットは、セッションキーおよびこのケル ベロスセッションの他のいくつかの特性を含む。このチ ケットはさらに、サーバの証明書で暗号化されたセッシ ョンキーおよび他のセッション関連パラメータを含む。 この部分は、gssapi-dataフィールドの、p 40 Outputパラメータに入れて返され、re-INV ITEリクエストに入れてプロキシに送られる。

【0051】SIPフレームワーク内でのセキュリティ 機構のオペレーションの明瞭な理解を容易にするため、 クライアント・プロキシのケルベロス認証の具体的な例 を図2を参照して説明する。この例では、SIPプロキ シサーバ74が、ドメイン「domainA. Micr osoft.com:S_server1]OKDC1 70との共有秘密鍵をすでに生成していると仮定する。

ジストラのコード名として使用される。KDC170 は、プロキシサーバ74がserver_ID=ser verl. domainB. microsoft. co mであると知っている。プロキシサーバ74はさらに、 証明書ハンドルを獲得して、クライアントから来る認証 リクエストに応答する準備を整える。サーバ証明書は、 サーバ認証または相互認証をサポートしているセキュリ ティプロトコルにおいてSIPクライアント74に対し てプロキシサーバ74を認証するのに使用される。プロ キシサーバ74は、このサーバを起動するのに使用され るサービスアカウントによって定義されるその証明書に 対するハンドルを取得する。サーバはこのハンドルを、 SSPI (Security Support Pro vider Interface)の関数Acquir eCredentialsHandleを呼び出すこと によって取得する。

【0052】図2の例では、SIPクライアント72の ユーザ76がアンである。アンは、NTドメインにアカ ウントを有し、一日の始まりに、以下の情報を使用して 自分のアカウントにログオンする。

[0053]

UserID / principal name = ann@microsoft.com Preferred_email = ann@microsoft.com User_domain = domainA.Microsoft.com Workstation = annl.domainA.Microsoft.com

【0054】ボブと通話したいとき、アンは、自分のワ ークステーション 7 8 上の S I P クライアント 7 2 を起 動する(SIPクライアントはサービスとして自動的に 起動することができる。ただしユーザのセキュリティコ ンテキストで走らなければならない)。SIPクライア ント72は、DNSを使用してアウトバウンドプロキシ サーバ74を見つける。この例で使用するアウトバウン ドプロキシサーバ74は、Server1. domai nB. Microsoft. comとして識別される。 アンは、自分がbob@microsoft. comと 通話したいことを指示する。アンのSIPクライアント 72は次いで、Server1. domainB. Mi crosoft. comにINVITEメッセージ82 を送る。INVITEメッセージは以下の情報を含む。 [0055]

INVITE bob@microsoft.com

From: ann@microsoft.com

To: bob@microsoft.com

【0056】この例の説明を簡潔かつ明瞭に保つため、 このINVITEメッセージまたはシグナリング処理で 交換される他のメッセージに含まれる全てのデータを示 すわけではない。SIPプロキシサーバ74は、Mic rosoft.comのユーザ名空間に対してなされた 呼に対する全てのINVITEリクエストが認証される この例では「server1」が、SIPプロキシ/レ 50 ことを必要とするように構成されている。その結果、S

24

IPプロキシサーバ74はINVITEリクエストに応答して、ケルベロスを使用してユーザ(アン)を認証するようSIPクライアント74に求める407メッセー*

* ジ96を送る。407メッセージは以下のデータを含む。

[0057]

Proxy-Authenticate: Kerberos realm = domainB.microsoft.com

targetname = "serverl.domainA.Microsoft.com" opaque = "someopaquedata"

【0058】 opaque値は、この呼に対して使用するセキュリティコンテキストを識別するためにプロキシによって初期化される。そのために、プロキシサーバ74はこのとき、関数AcceptSecurityContextを呼び出し、pOutputをbase64でコード化した結果をopaqueに入れて返す。クライアントおよびサーバは、このopaque値を使用して、認証の継続、またはAuthorizationリクエストへッダを使用した同じサーバへの以降のリクエストの再認証のため特定のサーバに対して使用するセキュリティコンテキストを識別する。

【0059】アンのワークステーション上のSIPクライアント72は、認証が必要であることを指示する407メッセージ96を受け取ると、Server1.domainB.Microsoft.comと交信するための有効なセッションキーを持っているかどうかをチェックする。まだ所有していない場合には、このドメイン内のKDCと接触して、アウトバウンドSIPプロキシにアクセスするのためのセッションキーを取得する必要がある。この例では、407メッセージの中に指定されたrealmからクライアントは、自体のドメインとは異なるドメインにプロキシがあることを知る。

【0060】プロキシサーバ74への安全な接続を確立 するため、クライアント72は、認証リクエストをプロ キシに送る前にアウトバウンド証明書ハンドルを獲得す 30 る。これは、関数SSPIを呼び出すことによって実行 される。SSPIは、ネットワーク化されたアプリケー ションが、いくつかあるうちの1つのセキュリティサポ ートプロバイダ(SSP)にコールして、認証済みの接 続を確立し、確立された接続を介してデータを安全に交 換する手段を提供する。認証セットアップに関与する2 つのクライアント側SSPI関数がある。Acquir eCredentialsHandle関数は、以前に 取得したログオン証明書への参照を取得する。関数In itializeSecurityContextは、 最初の認証リクエストセキュリティトークンを生成す る。InitializeSecurityConte х t を呼び出すと、407メッセージから取得したор aque値がpInputに入れて渡される。クライア ントは、この関数のtfContextReaパラメー タをリクエストMUTUAL_AUTHにセットする。 pfContextAttrポインタは、mutual ーauthが「リクエスト」されたことをケルベロスモ ジュール180がクライアントに知らせる方法である。 この情報は、クライアントのケルベロスモジュール18 50

Oによって生み出される $KERB_AS_REQ$ の一部であり、クライアントが相互認証を求めていることをサーバ(ここではSIPプロキシ)に知らせるSecBufer fer (POutput) に入れて渡される。これはKERB リクエストの一部なので、SIP 機構(へッダ /

【0061】図2に示した例では、API関数Init ializeSecurityContextを呼び出 すことによって、以下のケルベロス論理が生じる。最初 にクライアント72が、DomainB(ドメインB) のプロキシサーバ74へのサーバチケットをクライアン ト72に与えるよう、domainA. Microso ft.comドメインのKDC170に求める。dom ain A. Microsoft. comのKDC170 はクライアント72に、corp. Microsof t. comのKDC172への照会チケットを送る。こ の照会チケットは、この2つのKDCによって共有され たドメイン間キーの中に暗号化されている。この照会チ ケットを使用して、クライアントは、DomainBに あるサーバへのサーバチケットをクライアントに与える よう、corp. Microsoft. comのKDC 172に求める。

【0062】 これに応答してKDC172は、Doma inBのKDC176への照会チケットをクライアント に送る。このチケットは、KDC172がDomain BのKDC176と共有するドメイン間キーの中に暗号 化されている。クライアントは次いで、DomainB にあるプロキシサーバ74へのチケットをクライアント に与えるよう、DomainBのKDC176に求め る。KDC176は、プロキシサーバ74にアクセスす るためのサーバチケット108をクライアントに送る。 KDC176は、アンのログオンセッションキーを用い てこのセッションキーの1つのコピーを暗号化し、セッ ションキーの別のコピーをアンの許可データとともにサ 40 ーバチケットに埋め込み、プロキシサーバの長期キーを 用いてサーバチケットを暗号化する。KDC176は次 いで、これらの証明書を、Kerberos Tick et-Granting Service Reply (KRB_TGS_REP) に入れてクライアント72 に送る。

ッションキーである。

【0064】その後、SIPクライアント72は、SIPプロキシに送る新しいINVITEメッセージ110 (「reーINVITE」メッセージとも呼ばれる)を 生成する。この新しいINVITEメッセージ110 は、クライアントがKDC176から受け取ったサーバ チケットを含むGSS-APIデータをその中に含ん *

SーAPIケータをその中で INVITE bob@microsoft.com

From: ann@microsoft com
To: bob@microsoft.com

Proxy-authorization: gss-scheme opaque gssapi -rdata

Opaque = someopaquedata

Gssapi-rdata = base64{pOutput} = session key to the proxy

【0066】この INVITEメッセージは、プロキシサーバに対して KRB_AP_REQと等価の内容を実行する。

【0067】メッセージの完全性を保護し、自体を認証 する(すなわちメッセージの出処を証明する)ため、ク ライアントは、セッションキーを用いてINVITEメ ッセージ110に署名する。さもないと、第三者がこの INVITEメッセージをかぎつけ、Opaqueおよ びGssapiーdata値を手に入れ、偽のINVI TEメッセージを同じサーバに送って、この第三者とそ れが選択した任意の転送先との間で通話をおこなう可能 性がある。このことは、サーバへのセッションキーが有 効である間(デフォルトでは8時間)、クライアントの 認証を「盗む」ことができることを意味する。INVI TEメッセージに署名することで、第三者がOpagu eおよびGssapiーrdataを取り出すことを防 ぐことはできないが、新しい INVITEメッセージを 30 生成して好き勝手に通話することは防ぐことができる。 この問題を回避するためには、サーバが、署名されたリ クエストしか受け入れないように構成されていなければ ならない。

【0068】クライアント72は、MakeSigna ture APIを使用し、これを呼び出して、(40 7メッセージのopaque中に識別された)この呼出 しで使用されるセキュリティコンテキストにphCon textをセットし、その内容を渡してpMessag eに署名する。この呼出しの出力は、pMessage の中に返された署名されたメッセージである。クライア ントは、この署名をINVITE110に追加する。再 送されたINVITEメッセージ110を受け取ると、 プロキシサーバ74は、Proxy-Authoriz ationヘッダの中のopaque値をチェックし、 所与のphContext値(所与のセキュリティコン テキストへのハンドル) と相関させる。プロキシサーバ 74は、gssapiーrdataを取り出し、Acc eptSecurityContextAPI関数を呼 び出し、proxy-authorizationへッ 50

*だ、先に説明したproxy-authorizationへッダを含む。セッションキーは、InitializeSecurityContext呼出しによって返されたpOutputバッファの中に入れて返された値である。したがって、新しいINVITEメッセージ110は以下のデータを含む。

[0065]

ダから得たgssapi-rdata値をこのAPI関数のpInput成分の中に渡すことによって、これを自体のケルベロスモジュール182を渡す。ケルベロスモジュール182は、プロキシの長期キーを使用してサーバチケットを解読し、アンの許可データおよびセッションキーを抜き出す。ケルベロスモジュール182は、セッションキーを使用してアンのオーセンティケータ(authenticator)を解読し、次いで中のタイムスタンプを評価する。

【0069】オーセンティケータがこのテストにパスした場合、ケルベロスモジュール182は、クライアントのリクエストの中の相互認証フラグを探す。フラグがセットされている場合、ケルベロスモジュール182はセッションキーを使用して、アンのオーセンティケータからの時刻を暗号化し、その結果を、KerberosApplication Reply(KRB_AP_REP)の中に返す。これによって、AcceptSecurityContextが呼び出され、SEC_E_OK戻り値が返され、オーセンティケータはpOutputバッファを使用してこのAPIを通過する。ユーザが認証されると、SIPプロキシ/レジストラはこのリクエストを処理し、INVITEメッセージを、SIPシグナリング経路上の次のホップに転送する。

【0070】プロキシのSIPコンポーネントは次いで、SIPクライアントに転送する次のメッセージを使用してプロキシのオーセンティケータをクライアントに渡し、これによってクライアントがサーバを認証できるようにする。示された例では、このメッセージが「2000K」メッセージである。このメッセージは、SIPプロキシによって生成されたものではない。この200応答は、INVITEリクエストに応答して呼出し先が生成する。SIPプロキシは単に、呼出し元に転送する前にセッションキーを用いてこの応答に署名するだけである。

【0071】先に説明したとおり、オーセンティケータは、Proxy-Authentication-Informationへッダの中にある。このヘッダはさ

25

らに、クライアントが、この応答を正しいセキュリティ コンテキストと一致させるためのopaque値を含

t.

【0072】アンのワークステーション上のSIPクラ イアント72は、「2000K」メッセージを受け取る と、Proxy−Authentication-In formationヘッダを抜き出し、Initial izeSecurityContextを呼び出す。p h Context値はopaqueの中の値にセットさ れ、pInputバッファはresponse-dig estにセットされる。クライアント上のケルベロスモ ジュール180は、プロキシと共有するセッションキー を用いてプロキシのオーセンティケータを解読し、プロ キシによって返された時刻を、クライアントのオリジナ ルのオーセンティケータの中の時刻と比較する。2つの 時刻が一致した場合、このInitializeSec urityContextの呼出しはSEC_E_OK を返し、クライアントは、プロキシが本物であることを 知る。一致しない場合にはクライアントはこの呼を取り をサーバが実行すると信じることができないので、CA NCELを送ってこの呼を強制終了せざるを得ない。

【0073】上に説明した例では、認証が、まず最初に SIPクライアントが認証データを含まないINVIT Eを送り、次いで、認証が必要であることを指示するプ ロキシからの407メッセージに応答して認証データを 別のINVITEに入れて送るシナリオで実施される。 その代わりにクライアントは、プロキシに送る最初の! NVITEに必要な認証データを含めることもできる。 そのためにクライアント72は、SIPの下で通話する ためにユーザが使用する前に、プロキシに対するサーバ チケットをKDC176から取得する。次いで必要な認 証データを、先に説明したProxy-Authori zationリクエストヘッダに入れる。こうすること によって、プロキシがクライアントに407チャレンジ を送って認証データを要求する必要がなくなる。さら に、先に説明した認証オペレーションの例ではSIPプ ロキシが1つしか関与していないが、呼出し元と呼出し 先の間のSIPシグナリング経路上には一般に複数のS*

* I P プロキシがあり、2つ以上のSIPプロキシが、呼 出し元クライアントの認証を要求する可能性がある。例 えば、図5に示す単純化されたケースでは、SIPクラ イアントのアウトバウンドプロキシサーバ74の他に別 のSIPプロキシサーバ120があり、両方のプロキシ が、INVITEメッセージを転送する前にクライアン トの認証を必要とする。この場合には、クライアント7 2がまず、図4に関して先に説明した同じプロセスを経 て、アウトバウンドSIPサーバ74に対して自体を認 10 証する。クライアントを認証した後、プロキシサーバ7 4は第2のプロキシ120にINVITEを送り、第2 のプロキシ120は次いで、クライアントに407チャ レンジ190を送る。これに応答してクライアントは、 第2のプロキシサーバ120用のケルベロスサーバチケ ットを含んだProxy-Authorization ヘッダを有する別の新しいINVITE192を送る。 クライアントを認証した後、第2のプロキシは呼出し先 にINVITE192を渡す。

【0074】以下の説明は、ケルベロスまたはNTLM やめなければならない。クライアントは、要求したこと 20 セキュリティ機構に基づいて認証を実行するさまざまな メッセージフローのシナリオにおいて、Proxy A uthenticate, Proxy Authori zationおよびProxy-Authentica tion Informationヘッダをどのように 使用するかを説明する追加の例を提供する。図6を参照 する。このケースでは、SIPクライアント72が、体 をプロキシサーバに登録するときにケルベロスベースの プレ認証を実行する。クライアントは、プロキシに対す るケルベロスサーバチケットを含むProxy-Aut horizationヘッダを含むREGISTERリ クエスト200、および先に説明した相互認証のための リクエストを送る。サーバチケットに基づいてクライア ントを認証した後、プロキシは、クライアントが使用し てプロキシを認証することができるプロキシ認証データ を含むProxy-Authentication-I nformationヘッダとともに、2000Kメッ セージ202を返す。REGISTERおよび2000 Kメッセージの内容の例を以下に示す。

[0075]

REGISTER sip: nickn@microsoft.com SIP/2.0

Via; SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com> To: "Mark Mars" <sip:markmmarkm@microsoft.com>

Call-ID: 123456789@microsoft.com

CSeq: 1 REGISTER

Contact: <sip:123.45.67.89:5060> Proxy-Authorization: Negotiate

realm = "Microsoft RTC Service Provider", qop = "auth", gssapidata = "34

fcbaed78902QWERTY", targetname = "serverl doaminA.microsoft.com"

29

User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

SIP/2.0 200 OK

Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

Proxy-Authentication-Info: Negotiate qop = auth, rspauth = "ABCD87564cvx

srand = "9876543210" realm = "Microsoft RTC Service Provider" targetname

"serveral.doaminA.microsoft.com"

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com> To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

Call-ID: 123456789@ms.com

CSeq: 1 REGISTER

Contact: "Nick north" <sip:@www.xxx.yyy.zzz>

User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

【0076】図7に、ケルベロスベースのチャレンジド 認証 (challenged authenticat ion) のシナリオを示す。この例では、クライアント 情報を含まないINVITE206をプロキシ74に送 る。プロキシはこれに応答して、認証が必要であること を指示するProxy-Authenticateヘッ ダを含む407メッセージ208を送る。この407メ ッセージに応答してクライアントは、必要なケルベロス 認証データを含むProxy-Authorizati onへッダを有するREGISTERリクエスト210*

*を送る。プロキシは、プロキシ自体についての認証情報 を含むProxy Authentication I nformationへッダを有する「2000K」メ 72がまず、Proxy-Authorization 20 ッセージ212を返す。Proxy Authenti cation Informationヘッダの中のデ ータに基づいてプロキシを認証した後、クライアント は、Proxy-Authorizationヘッダを 有する第2のINVITE214を送る。このプロセス の例示的なメッセージを以下に示す。

[0077]

SIP/2,0 407 Proxy Authorization Required

Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com> To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

Call-ID: 12345600@PC1.ms.com

CSeq: 1 INVITE

Proxy-Authenticate: Negotiate realm = "Microsoft RTC Service Provid

er",

targetriame = "serverl.doaminA.microsoft.com", qop = "auth"

Contact: <sip:123.45.67.89:5060> User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

REGISTER sip:nickn@microsoft.com SIP/2.0

Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

From: "Nick North"" <sip:nickn@microsoft.com> To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

Call-ID: 123456789@microsoft.com>

CSeq: 1 REGISTER

Contact: <sip:123.45.67.89:5060>

Proxy-Authorization: Negotiate realm = "Microsoft RTC Service Provi der",

opaque = "ABCO1234", qop = "auth", gssapi-data = "34fcbaed78902QWERTY"

targetname = "serverl.domainA.microsoft.com"

User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

SIP/2.0 200 OK

Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

Proxy-Authentication-Info: Negotiate qop= "auth", rspauth =

"ABCD87564cvx", srand = "9876543210"

targetname = "serverl.doaminA.microsoft.com" realm = "Microsoft RTC Serv

ice

Provider".

From = "Nick North" <sip: nickn@microsoft.com>

To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

Call-ID: 123456789@ms.com

CSeq: 1 REGISTER

Contact: <sip:123.45.67.89:5060> User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

【0078】次に図8を参照する。先に述べたとおり、好ましい実施形態では任意選択で、クライアント・プロキシ認証にNTLMセキュリティ機構を使用することができる。この場合、クライアントがまず、認証データを含まないINVITEメッセージ220を送り、プロキシが407メッセージを返す。この407メッセージ222のProxy Authenticateヘッダは、認証に対してNTLMを使用しなければならないことを指示する。次いでクライアントが、NTLMプロトコルに基づくクライアントの認証データを含むProxy Authenticationヘッダを有するREGISTERメッセージ224を送る。

【0079】図4の状態機械に関連して先に述べたとお 30 り、クライアントによって送られた認証データによって、プロキシはクライアントを認証することができるが、この認証データに基づいてセキュリティアソシエーションは完全には確立されない。そのためプロキシは、*

*Proxy Authenticateへッダをやはり含む別の407チャレンジ226をクライアントに送20 る。クライアントは次いで、セキュリティアソシエーションを完成させるのに必要な認証データを含むProxy Authorizationへッダを有する別のREGISTERリクエスト228を送る。プロキシサーバは、第2のREGISTERリクエストの中のデータに基づいてセキュリティアソシエーションを完成させ、プロキシについての認証データを含むProxy Authentication Informationへッダを有する「2000K」メッセージ232を返す。「2000K」メッセージ232を返す。「2000K」メッセージ232の中の認証データに基30 づいてクライアントはプロキシを認証し、次いで別のINVITEメッセージ236を送る。このプロセスの例示的なメッセージを以下に示す。

[0080]

SIP/2.0 407 Proxy Authorization Required

Via: SIP/2.0/UDP.www.xxx.yyy.zzz:5060

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com>

To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

Call-ID: 12345600@PCl.ms.com

CSeq: 1 INVITE

Proxy-Authenticate: NTLM realm = "Microsoft RTC service Provider",

targetname = "serverl.domainA.microsoft.com",

opaque = "ABCD1234", qop = "auth",

Contact: <sip:123.45.67.89:5060> User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

REGISTER sip:nickn@microsoft.com SIP/2.0

Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com>
To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

33

Call-ID: 123456789@microsoft.com

CSeq : 1 REGISTER

Contact: <sip:123.45.67.89:5060>

Proxy-Authorization: NTLM realm = "Microsoft RTC Service Provider", opaque = "ABCD1234", qop = "auth", gssapi-data = "34fcbaed78902QWERTY"

targetname = "serverl.domainA.microsoft.com"

User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

SIP/2.0 407 Proxy Authorization Required

Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com>
To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

Call-ID: 12345600@PCl.ms.com

CSeq: 1 INVITE

Proxy-Authenticate: NTLM realm = "Microsoft RTC Service Provider",
targetname = "serverl.domainA,microsoft.com", opaque="ABCD1234", qop = "auth",

gssapi-data = "QWERTY789564NMJHKLasdcfg"

Contact: <sip:123.45.67.89:5060>

User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

REGISTER sip:nickn@microsoft.com SIP/2.0

Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com>

To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

Call-ID: 123456789@microsoft.com

CSeq: 2 REGISTER

Contact: <sip:123.45.67.89:5060>

Proxy-Authorization: NTLM realm = "Microsoft RTC Service Provider",

gssapi-data = "qqertyuioKMNF009876" opaque = "ABCD1234", qop = "auth",

targetname = "serverl.domainA.microsoft.com"

User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

SIP/2.0 200 OK

Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

Proxy-Authentication-Info: NTLM realm = "Microsoft RTC Service Prov
ider" gop = "auth",

rspauth = "ABCD87564cvx", srand = "9876543210"

targetname = "serverl.domainA.microsoft.com"

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com>

To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

Call-ID: 123456789@ms.com

CSeq: 2 REGISTER

Contact: <sip:123.45.67.89:5060> User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

INVITE sip: markmeproxyl.wcom.com SIP/2.0

Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

Proxy-.Authorization: NTLM realm = "Microsoft RTC Service Provider"

```
crand = "913082051",
```

response = 12345ABCDEF78909BCADE56", opaque = "ABCD1234", qop =

"auth", targetmane = "serverl.domainA.microsoft.com"

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com>

To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

Call-ID: 12345601@PC1.ms.com

CSeq: 2 INVITE

Contact: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com>

User-Agent: Microsoft-RTC/1.0 Content-Type: application/sdp

Content-Length: xxx

【0081】図9に、NTLMベースのプレ認証のシナ リオを示す。このケースのメッセージフローは、ケルベ ロスベースのプレ認証のそれに似ているが、407チャ レンジおよび R E G I S T E R メッセージが追加されて いる点が異なる。具体的にはクライアントが、NTLM を使用することを指示し、NTLM認証データを含むP roxy Authorizationへッダを含むR のリクエストを送る。プロキシは、受け取ったNTLM 認証データに基づいてクライアントを認証し、Prox y Authenticateへッダを有する407チ*

* ャレンジ242を返す。クライアントは次いで、プロキ シとのセキュリティアソシエーションを完成するための NTLM認証データを含むProxy Authori zationヘッダを有する第2のREGISTERリ クエスト244を送る。プロキシは次いで、Proxy Authentication Informatio nを有する「2000K」メッセージ246を返す。プ EGISTERメッセージ240および相互認証のため 20 ロキシを認証した後、クライアントはプロキシに第2の INVITEメッセージ248を送る。このプロセスの 例示的なメッセージを以下に示す。

[0082]

REGISTER sip:nickn@microsoft.com SIP/2.0

Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com>

To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

Call-ID: 123456789@microsoft.com

CSeq: 1 REGISTER

Contact: <sip:123.45.67.89:5060>

Proxy-Authorization: NTLM realm = "Microsoft RTC Service Provider", opaque = "ABCD1234", qop = "auth", gssapi-data = "34fcbaed78902QWERTY",

targetname = "serverl.dornainA.microsoft.com"

User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

SIP/2.0 407 Proxy Authorization Required

Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com> To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

Call-ID: 12345600@PC1.ms.com

CSeq: 1 INVITE

Proxy-Authenticate: NTLM realrm = "Microsoft RTC Service Provider",

targetname = "serverl.domainA.microsoft.com", opaque = "ABCD1234",

gop = "auth",

gssapi-data = "QWERTY789564NMJHKLasdcfg",

targetname= "serverl.domainA.microsoft.com"

Contact: <sip:123.45.67.89:5060> User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

REGISTER sip:nickn@microsoft.com SIP/2.0

37

Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com>
To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com.>

Call-ID: 123456789@microsoft.com

CSeq: 2 REGISTER

Contact: <sip:123.45.67.89:5060>

Proxy-Authorization: NTLM realm = "Microsoft RTC Service Provider", gssapi-data = "qqertyuioKMNF009876" opaque = "ABCD1234", qop = "auth",

targetname = "serverl.domainA.microsoft.com"

User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

SIP/2.0 200 OK

Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

Proxy-Authentication-Info: NTLM qop = "auth",

rspauth = "AECD87564cvx", srand = "9876543210",

targetname = "serverl.domainA.microsoft.com"

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com>
To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

Call-ID: 123456789@ms.com

CSeq: 2 REGISTER

Contact: <sip:123.45.67.89:5060>
User-Agent: Microsoft-RTC/1.0

Content-Length: 0

INVITE sip: markm@proxyl.wcom.com SIP/2.0 Via: SIP/2.0/UDP www.xxx.yyy.zzz:5060

Proxy-Authorization: NTLM realm = "Microsoft RTC Service Provider",
crand = "913082051",

response = "12345ABCDEF78909BCADE56", opaque = "ABCD1234", qop "auth" ta

rgetname = "serverl.domainA.microsoft.com"

From: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com>
To: "Mark Mars" <sip:markm@microsoft.com>

Call-ID: 12345601@PCl.ms.com

CSeq: 2 INVITE

Contact: "Nick North" <sip:nickn@microsoft.com>

User-Agent: Microsoft-RTC/1.0
Content-Type: application/sdp

Content-Length: xxx

【0083】本発明の原理を適用することができる多くの可能な実施形態があることを考慮すれば、図面に関して本明細書に記載した実施形態は例示的なものであって、本発明の範囲を限定するものと解釈してはならないことが認識される。例えば、ソフトウェア(またはハードウェア)として示した記載の実施形態の要素をハードウェア(またはソフトウェア)として実装することができること、または本発明の趣旨から逸脱することができること、または本発明の趣旨から逸脱することができることを当業者は認識しよう。したがって本明細書に記載した発明は、前記請求項およびその等価物の範囲に含まれる全ての実施形態を企図する。

[0084]

【発明の効果】ケルベロスプロトコル、NTLMプロトコルなどのセキュリティ機構を、SIPシグナリングオ40 ペレーションのメッセージフローに組み込んで、SIPクライアントとSIPプロキシが相互に認証できるようにするための方式が提供される。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明を実現することができる例示的なコンピュータシステムを概略的に示すブロック図である。

【図2】セッションシグナリング段階中に相互認証する SIPクライアントとSIPプロキシサーバを含むセッションイニシエーションプロトコル(SIP)システム を示す概略図である。

50 【図3】 SIP クライアントと SIP プロキシサーバの

(21)

間の認証目的のシグナリングメッセージ交換を示す概略 図である。

【図4】SIPのフレームワークに組み込まれたセキュ リティ機構のオペレーションを表す状態機械を示す概略 図である。

【図5】SIPクライアントが複数のSIPプロキシと 認証オペレーションを実行するためのシグナリングメッ セージ交換を示す概略図である。

【図6】ケルベロスセキュリティ機構を使用したSIP クライアントとプロキシの間のプレ認証プロセスにおけ 10 48 ビデオアダプタ るメッセージフローを示す概略図である。

【図7】ケルベロスセキュリティ機構を使用したSIP クライアントとプロキシの間のチャレンジド認証プロセ スにおけるメッセージフローを示す概略図である。

【図8】NTLMセキュリティ機構を使用したSIPク ライアントとプロキシの間のチャレンジド認証プロセス におけるメッセージフローを示す概略図である。

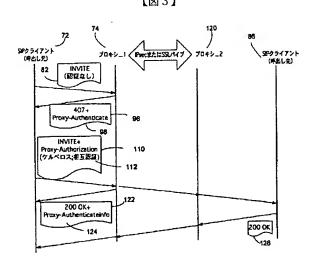
【図9】NTLMセキュリティ機構を使用したSIPク ライアントとプロキシの間のプレ認証プロセスにおける メッセージフローを示す概略図である。

【符号の説明】

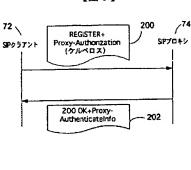
- 20 パーソナルコンピュータ
- 21 処理ユニット
- 22 システムメモリ
- 23 システムバス
- 24 ROM
- 25 RAM
- 27 ハードディスクドライブ
- 28 磁気ディスクドライブ
- 30 光ドライブ
- 32 ハードディスクドライブインタフェース
- 33 磁気ディスクドライブインタフェース

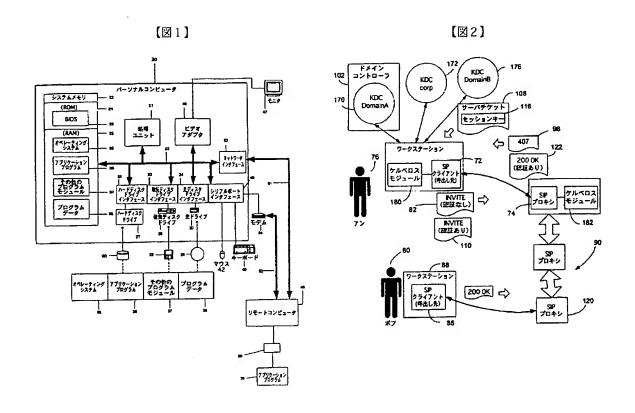
- *34 光ディスクドライブインタフェース
 - 35 オペレーティングシステム
 - 36 アプリケーションプログラム
 - 37 その他のプログラムモジュール
 - 38 プログラムデータ
 - 40 キーボード
 - 42 マウス
 - 46 シリアルポートインタフェース
 - 47 モニタ
- - 49 リモートコンピュータ
 - 50 メモリ記憶装置
 - 51 ローカルエリアネットワーク
 - 52 ワイドエリアネットワーク
 - 53 ネットワークインタフェース
 - 54 モデム
 - 72 SIPクライアント
 - 74 SIPプロキシサーバ
 - 76、80 ユーザ
- 20 82 INVITEメッセージ
 - 86 SIPクライアント
 - 88 ワークステーション
 - 90 シグナリング経路
 - 96 407チャレンジメッセージ
 - 102 ドメインコントローラ
 - 108 サーバチケット
 - 110 INVITEメッセージ
 - 116 セッションキー
 - 120 SIPプロキシサーバ
- 30 122 2000 K メッセージ
 - 170, 172, 176 KDC
- 180、182 ケルベロスモジュール

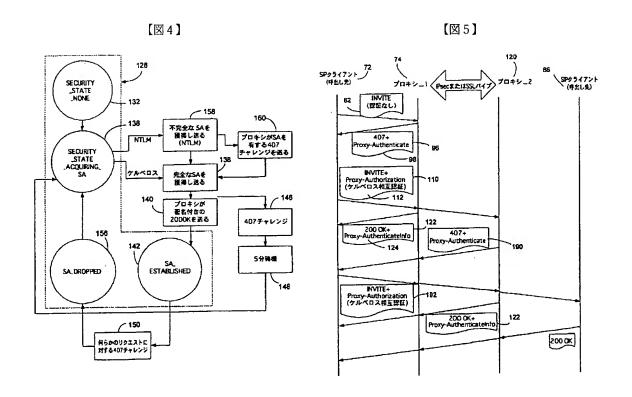
【図3】



【図6】

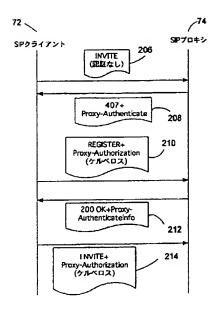




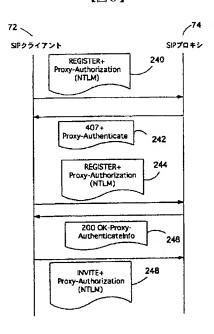


(23)

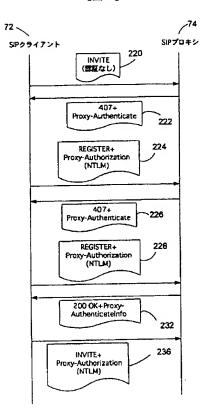
【図7】



【図9】



【図8】



フロントページの続き

(72)発明者 アン デミアジスアメリカ合衆国 98052 ワシントン州レッドモンド ノースイースト 67 ストリート 14811

(72)発明者 ムー ハン アメリカ合衆国 98052 ワシントン州 レッドモンド 153 アベニュー ノース イースト 7204 Fターム(参考) 5B085 AE01 BA06 BC02 BC07 5J104 AA07 KA01 PA07